PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

07-336461

(43)Date of publication of application: 22,12,1995

(51)Int.Cl.

(21)Application number: 06-122877 (22)Date of filing:

(71)Applicant : CANON INC

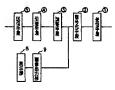
(72)Inventor: SENDA MAKOTO

(54) PICTURE COMMUNICATION FOUIPMENT

(57)Abstract:

PURPOSE: To decode signals in the time-division

processing and to prevent the reception of data beyond the reception capacity of a decoding part. CONSTITUTION: A reception means 1, a decoding means 2, an adjusting means 3, a transfer means 4, and a transmission means 5 are provided, and encoded picture signals from plural terminals are received by the reception means 1 and are decoded by the decoding means 2, and the adjusting means 3 performs such adjustment that the sum total of encoded picture signals received by the reception means 1 doesn't exceed the capacity of the picture decoding means 2. The reception capacity corresponding to the processing capacity is assigned to each of plural communication terminals and is transmitted to plural communication terminals by the transfer means 4, thereby preventing the trouble that data beyond the capacity of the decoding means 2 is received at the time of decoding the encoded picture signals by the time-division processing.



[0085] A description is now given of a flow chart shown in Fig. 10. It is to be noted that with respect to the image memory space of the image decoding section, a reference memory in which a previous frame is accumulated for obtaining a difference from a current frame, and a memory in which to accumulate the current frame are required.

[0086] However, an allowable memory space allocated to these memories is determined by the memory capacity of the decoding section. Give this fact, it is important to control the allocation of memory capacity to respective terminals within the allowable memory capacity.

[0087] As shown in Fig. 10, after initialization in Step S21, the process proceeds to Step S2 where a processable number V of pixels of the image decoding section is established first. Then, the process proceeds to Step S23 where the number of terminals for simultaneous communication is set, and then in Step S24, the terminals are given priority numbers n.

[0088] After that, in Step S25, the number n and the pixel number W0 are set to "0". Then in step S26, the number n is incremented by +1. Then, the process proceeds to step S27 where the processable number of pixels of the image decoding section is divided by the number of terminals, then an average processable number of pixels to be allocated to each terminal is determined, and the result is multiplied by a priority coefficient βn . This determines the number Wn of pixels to be allocated to each terminal [0089] Then, in step S28, the determined number Wn of pixels is allocated to an accepted memory area as the number of pixels of the n-th terminal. Then, in Step S29, the numbers of pixels are accumulated, and in Step S30, it is examined whether or not a cumulative total of the numbers of pixels exceeds the processable number of pixels of the image decoding section.

[0090] As a result of the examination in step S30, if the cumulative total does not exceed the processable number of pixels, it is further examined in step S31 whether or not every terminal is allocated the processable number of pixels. If the allocation is not completed yet, then the process goes back to Step S6.

[0091] Specifically, after incrementing the number n by +1, the processable number of pixels is allocated to the next terminal in the next step S27. More specifically, the allocated cumulative total of processable numbers of pixels is taken away from the processable number of pixels of the image decoding section. Then, the resultant number of pixels is divided by the number of pixels which have not yet been allocated to determine the average. Then, the average is multiplied by the priority coefficient of that specific terminal to determine the decoding capability of that terminal. Then, in the next step S28, the determined processable number of pixels is set as the number of pixels of that terminal. Subsequently, the same process is repeated. When every terminal is thus allocated the processable number of pixels, the process terminates.

[0092] The image decoding control section transmits to each terminal a terminal reception capability corresponding to the allocated number of pixels, based on the number of pixels of each terminal determined in the manner described above. It is to be noted that in the above description, the terminal reception capability, instead of the above mentioned information, corresponding to the process capability or processable number of pixels is transmitted as control information to be transmitted to the other party terminal. Alternatively, however, the above mentioned information may be transmitted as is, and the other party terminal may perform coding control based on that information.

[0093] In addition to the above mentioned information, it is also possible to allocate to each terminal all other possible information relating to coding (e.g., data transmission rate, priority mode to decide which of motion and quality of an image to be prioritized, etc.) in the same manner as that shown in the allocation control operation flows of Fig. 9 and Fig. 10. Then, the allocation information may be transmitted to the other party terminal. The other party terminal may then perform controlling based on that information, or alternatively, transmit the terminal reception capability according to that information.

[0094] It is to be noted that although it is obvious that the recommendation of H.221 or H.261 mentioned above do not limit the scope, a description is now given based on the above mentioned recommendation for the sake of convenience. Assuming that the image decoding section has a decoding capability of 30 fps in CIF format, for example, when communicating with four terminals, if no priority is set to any terminal, then each terminal is allocated the process capability of 7.5 fps in CIF format and 30 fps in OCIF format.

[0095] if priority is set to one of the four terminals, and the priority coefficient is 2, which means an allocation of capability that is twice as much as the average process capability, the terminal is allocated an amount of process capability that is normally allocated to two terminals. Accordingly, the remaining amount of process capability that is normally allocated to two terminals is divided by three terminals. As a result, the ratio of process capability for the terminals as: 3:1:1:1. In this case, one terminal has a capability of 15 fps in CIF format, and the other three terminals each have a capability of 5 fps in CIF format, and the other three terminals cach have a capability of 20 fps in CIF format.

[0096] Upon transmission of the determined process capability to the respective other party terminals, they encode image signals based on the capability, and transmit the encoded. This allows for a maximum use of the decoding capability of the image decoding section, and also allows for an allocation of appropriate process capability to each terminal. It is thereby possible to implement a highly efficient excellent multi point image communication.

[0097] A description is now given of an overall operation of the decoding section. Encoded image data received from the respective terminals through the above mentioned method is individually decoded by BCH decoding and accumulated in the respective reception buffers. It is to be noted that the plurality of BCH decoding sections employed here may alternatively be unified by time division processing.

[0098] The decoding control section 47 searches for the accumulation state of the reception buffers prior to decoding, and detects a frame header. Alternatively, the amount of accumulation capacity of the reception buffers (max. 64 kbits per frame in QCIF format and max 256 kbits per frame in CIF format which are specified in H.261) may be calculated. As a result, if it is found that the reception buffers cach store at least one frame, then the decoding control section 47 selects one of the reception buffers storing at least one frame, and reads coded image data from a selected reception buffer.

[0099] Then, the data is decoded through VLD, inverse quantization, inverse DCT, etc. to produce image data. Then, in INTER mode, the frame memory management table registered in the storing section 48 is searched for a memory area of the frame memory; in which the whole image data of image data stored in the selected reception buffer is accumulated. Then, the switch 46 is used to select the memory area of the frame memory, and the whole image data is read by the address control of the frame memory control 1. If filtering is needed, the filter 37 is used for filtering.

[0100] Then, an adder is selected by the switch 33 and the switch 34 to add the decoded image data and the whole image data. Then, the frame memory management table is searched for an unoccupied memory area in the frame memory. Then, the memory area in the frame memory is selected by the switch 45. Then, the added image data is written in the area through an address control by the second frame memory control section 39.

[0101] In INTRA mode, on the other hand, data is not read from the memory area in the frame memory selected by the switch 46. Instead, the adder OFF is selected by the switch 33 and the switch 34, and the decoded image data is written in the memory area in the frame memory selected by the switch 45.

[0102] More specifically, when the image data is transferred to the image output section, a memory area in the frame memory of the image data to be read by the switch 49 is selected, and the image data is read by an address control from the third frame control section 40. Also, upon transfer of this image data, information for identifying which reception buffer that image data comes from is also transferred to the image output section 9 from the image decoding section 10.

[0103] Fig. 11 and Fig. 12 show examples of frame memory allocation of a received image. In Fig. 11, (a) illustrates a use of a frame memory when an image in CIF format is received in 1:1 communication. [0104] In Fig. 11, (b) illustrates a use of a frame memory when an image in QCIF format is received in 1:1 communication. This shows a large area in the frame memory which is not used, which indicates a wasteful use of a frame memory in the case of a QCIF based communication.

[0105] In Fig. 11, (c) illustrates four terminals allocated the same decoding capability for a simultaneous communication according to this embodiment. Data in QCIF format is received from the respective terminals. In addition, a frame memory is divided into four memory areas, QCIF(A), QCIF(C), QCIF(C) and QCIF(D), which are allocated to A, B, C and D, respectively.

[0106] In Fig. 12, (d) illustrates (c) in Fig. 11 when CIF format is used for allocation. In this case, an amount of memory required is more than that when data in QCIF format is received. In Fig. 12, (e) illustrates a case where one of four terminals is prioritized according to this embodiment. The ratio of process capability is 3:1:1:1, and one terminal uses CIF format and the other terminals use QCIF format,

[0107] It is to be noted that a reference memory is equally required for decoding, and therefore, twice the amount of frame memory as that mentioned above is required. Thus, image data from terminals is decoded by using the allocated memory areas. In addition, image data is transferred to the image input/output section on a memory area bases of the memory area allocated to each terminal.

Fig. 10

START

- S22 Set a processable number V of pixels
- S23 Set a number N of communication terminals
- S24 Priority based setting
- S25 Set to n, W0=0
- S28 Allocate a frame memory area for the number Wn of pixels to the n-th terminal
- S32 Error processing
- END ETTO

Fig. 11

- (a) 1:I communication (CIF)
- (b) 1:I communication (QCIF)
- (c) I:4 communication (QCIF)

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開平7-336461

(43)公開日 平成7年(1995)12月22日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	庁内整理番号	FI	技術表示箇所
H04M	11/06				
	3/56	С			
H 0 4 N	7/24				
	7/14				
				H04N 7/13	z
			審查請求	未請求 請求項の数9 OI	(全 17 頁) 最終頁に続く

(21)出願番号 特顯平6-122877 (22)出願日 平成6年(1994)6月3日 (71)出願人 000001007 キヤノン株式会社 東京都大田区下丸子3丁目30番2号

(72)発明者 千田 臓 東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キヤ ノン株式会社内

(74)代理人 弁理士 國分 孝悦

(54) 【発明の名称】 画像通信装置

(57)【要約】

【目的】 時分割処理で復号化し、しかも復号化部の受信能力を上回るようなデータを受信しないようにすることを目的とする。

【構成】 受信手段と、復号化手段と、調整手段

と、伝達手段と、送信手段とを設け、複数端末から の符号に画像信号を上記受信手段で受信し、それを上 記候身化手段でもって復号化さるととは、上記受信 手段により受信された符号化画像信号の総計が上記画 儀銭号化手段の処理能力を献えないように上記問題手 例により開整し、更に、その制整料果に基づいて、処 理能力に応じた受信能力を上記複数の通信端末にそれぞ れ割り当てるとともに、それを上記記述手段により上 記載数の通信端末に伝えるようにすることにより、上記 符号化画像信号を時分割処理で復号化する際に、復号化 手段の処理能力を上回るようなデータを受信してしま う不穏を含動にする。

【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数の通信端末と画像通信を行う画像通信装置において.

上記複数端末から送られる符号化画像信号を受信する受信手段と、

上記受信手段により受信された符号化画像信号を復号化 する復号化手段と、

上記受信手段により受信された符号化画像信号の量が上 記画像復号化手段の処理能力を越えないように調整する 調整手段とを具備することを特徴とする画像通信装置。

【請求項2】 上記調整手段によって上記複数の通信端 末にそれぞれ割り当てられた処理能力に応じた受信能力 を、上記複数の通信端末に伝える伝達手段を設けたこと を特徴とする請求項1に可載の衝像通信装置。

【請求項3】 上記測整手段は、各端末ごとに異なる処理能力を割り当てることを特徴とする請求項1に記載の 画像通信装置。

【請求項4】 上配伝達手段は、上配複数の端末が符号 化するための符号化制御情報を上配複数の通信端末に伝 えることを特徴とする請求項スに記載の画面連信装置。 【請求項5】 複数の通信端末と画像通信を行う画像通 信装置において、

上記複数端末から送られる符号化画像信号を受信する受 信手段と、

上記受信手段により受信された符号化画像信号を復号化する復号化手段と、

上記受信手段により受信された全ての端末からの符号化 画像信号をある任意の時間内に処理する画業数が、上記 画像復号化手段のある任意の時間内に処理する画業数を 越えないように調整する顕整手段と、

【請求項6】 複数の通信端末と画像通信を行う画像通信装置において、

上記複数端末から送られる符号化画像信号を受信する受 信手段と、

上記受信手段により受信された符号化画像信号を復号化 する復号化手段と

上記受信手段により受信された全ての端末からの符号化 画像信号をある任意の時間内に処理する画楽数が、上記 画像後号化手段のある任意の時間内に処理する画楽数を 越えないように調整する第1の勤整手段と

上記受信手段により受信された符号化画像信号の総計が 上記画像復号化手段の処理能力を越えないように調整す る第2の調整手段と、

上記調整結果に基づいて各端末に削り当てられた上記任 意の時間内に処理する画素数と上記フレーム当たりの画 素数に応じた受信能力とを各相手端末に伝える伝達手段 とを具備することを特徴とする画像通信装置。

【請求項7】 上記調整手段は、各端末ごとに異なる処理能力を割り当てることを特徴とする請求項6に記載の 両優適信装置。

【請求項8】 上記調整手段は、処理能力の割当ての比率を優先度の高い端末には高く割り当て、優先度の低い 端末には低く割り当てることを特徴とする請求項6に記 載の画像運信装置。

【請求項9】 上記調整手段は、画像を表示する画面サイズが大きい端末には処理能力を多く割り当て、画面を表示する画面サイズが小さい端末には処理能力を少なく割り当てることを特徴とする請求項6に記載の画像通信装置

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は画像通信装置に係わり、 例えば、通信回線を介して映像および音声の送受信を行 う画像通信装置に用いて好適なものである。

[0002]

【従来の技術】従来のアナログの電話回線の場合、音声 は通常の速度で伝送可能であるが、データは低速でしか 伝送することができなかった。

【0003】しかし、近年、適信技術や半導体技術、および光技術等の進歩に伴って、ディンクル回線か整備され、大常量のデータを高速に伝送することが可能になった。特に、ディジルに伝送の場合には伝送による品質低下がなく、伝送を行った後も同レベルの品質が保たれる特徴を有している。また、伝送データのメディアの特性に応じた氏送路を必要とせず、ディアの対象台が別れる特徴を有しており、これの内域というなどができる。このため、最近は従来の音で認識が出現している。

[0004] こうした状況の中、異なる複合衛末順においても相互通信が可能になるように、1 TUなどによる 国際標準かが進められており、ディンタル回線を用いたテレで語話、テレビ会議システムなどのAV (Au di o Visuall)サービスとしてAVサービス用で、フレース規定、プロトコル規定、マルチメディア多重化フレー人構成規定等が1 TU始吉H. 320、H. 24 2、H. 221 EXととして未発されている。

【0005]上記H. 221では、64Kbpsから1 920KbpsまでのAVサービスにおけるフレーム構 成および端半能力の交換や、通信モードのFAS(Fr amAlignment Signal)、BAS(B it Allocation Signal)の符号割 当等的資金もないる。

【0006】また、上記H. 242では、BASを用いたAV端末間での能力交換、および通信モード切り替えなどのプロトコルが定義されており、上記H. 320で

はAVサービス全般のシステムアスペクトが定義されている。

【0007】また、上記動物においては、エンドツーエ・
いたの物理コネシションの脱光、およびインチャネルで
のFASによる同期確立後、インチャネルでBASを用
いた端末能力の支援シーウンスを近か手限によりを
直載、音声、データなどのマルチメディア通信を行うた
のの方法が規定されている。ただし、各端末において自
己の端末能力をそ近に応じて変化させたり交換された能
力の範囲外でどの通信モードを用いるかは規定の範囲外
である。

【0008】ところで、マルチメディア通信における各 メディアの情報転送速度は、音声情報は音声符号化方式 を指定することで決定される。また、データ情報 その使用の有無、使用する場合の転送速度を指定すること により決定され、設定した通信器全体の情報転送速度か 6、音声情報の転送速度とデータ情報の転送速度を引い た残りが電像情報の転送速度となる。

[0009]また、パーソナルコンビュータやワークス テーションにおいてもマルチメディア化が施行しており、後米のデーク連信から信事中映像などの連信が可能になりつつある。この場合の連信媒体は、主にローカルエリアネットワークであり、データをパケット化して通信を行うようにしている。

【0010】上記ローカルエリアネットワークは、通常、構作で閉じているネットワークである。しかし、最近では通信プロトカルについても、ネットワークにおけるノードの持つ機能を階層的に分割したレイヤの内の一つである(7)フィジカルレイヤで規定され、ゲートウェイやサーバーを介してかなり広域のネットワークでの相互通信も膨んに行われている。

[0011]

「発明が除決しようとする機能」しかしながら、上記録 来例のTV電話接面によれば、一つの端末との相互通信 しかけうことができなかったので、多地点間との相互 信を考えた場合には、回線部を複数持っ心要があった。 「00121また。面像や音声の調信をする際には 信路の通信容量に限りがあるのでデータの圧縮伸張する 符号化像号化を行うため、同時に相互通信する端末数分 だけ面値機号を整き持つ必要があった。

[0013]ところで、音即の圧縮の場合はデータ量が 画像に比べて少ないので、符号化度号化器を複数やつこ とはさほど問題にはならない。しかし、画像の圧縮の場 合は、アルゴリズムが複雑であり、かつデータ量も多い ため、回路路模が断大なる。さらに、高速な演算処理 、の理なるとともに、使用する記憶を量も非常に大き いため、複数個持つのは難しいという問題があった。 [0014]そこで、初等処理で位条でする方法が考 よられるが、その場合には、各種未から受信するデータ を受信して一時的にバッファリングし、そのバッファリ ングした蓄積量に応じて復身化して行かなければならな い。しかし、このようにした場合には、複数の相手端末 から評判期にかつ完全に独立に画像信号を受信するの で、後号化部の処理能力を上回るようなデータを受信し てしまうという問題があった。

【0015】本発明は上述の問題点にかんがみ、時分割 処理で復号化し、しかも復号化部の受信能力を上回るよ うなデータを受信しないようにすることを目的とする。 【0016】

【調節を解除するための手段】本発明の画機通信装置には、複数の通信端末と画像通信を行う画像通信装置において、上記模数端未から送られる符号化画像信号を受信する受信手段と、上記受信号を入り手間を指令を保持でも復写化平段と、上記受信号がより受信された符号化画像信号の量が上記画像復号化手段の処理能力を越えないように調整する調整手段とを具備している。

【0017】また、本発明の他の特徴とするところは、 上記調整手段によって上記複数の通信端末にそれぞれ割 り当てられた処理能力に応じた受信能力を、上記複数の 通信端末に伝える伝達手段とを具備している。

【0018】また、本発明その他の特徴とするところは、上記調整手段は、各端末ごとに異なる処理能力を割り当てるようにしている。

【0019】また、本発明その他の特徴とするところは、上記伝達手段は、上記複数の端末が符号化するため の符号化制御情報を上記複数の通信端末に伝えることを 特徴としている。

【0020】また、本発明のその他の特徴とするところは、複数の通信権主と画像通信を行う画像通信装置において、上記数数端末から送られる符号化画像信号を受信する受信手段と、上記受信手段により受信された全ての樹木からの符号化電像信号をある任意の時間内に処理する画素数が、上記画像銀号化手段のある任意の時間内に処理する画素数を創えないように調整する調整手段と、上記調整結果に基づいて各架末に割り当てられた上記任意の時間内に処理する画素数に応じた受信能力を上記複数の通信端末に伝える伝達手段とを異慮している。

【0021】また、本発明のその他の特徴とするところは、複数の通信端末と画像通信を行う画像通信装置において、上記模数端末から送られる符号(画像信号を受信する受信手段と、上記受信手段により受信された年りに り受信された全ての端末からの符号(直像信号をある 第の時間内に処理する 画業数が、上記画像信号(よりような)を発さる計るの時間内に処理する画業数が、上記画像は号化手段のある任意の時間内に処理する画業数が、上記画像と考えないように調整する第1の順盤手段と、上記受信手段により受信され

た符号化画像信号の総計が上記画像復写化手段の処理能力を据えないように調整する第2の調整手段と、上記調整結果に基づけて各場たに割りてそられた上記任意の時間内に処理する画業数と上記フレーム当たりの画業数に応じた受信能力とを相手端末に伝える伝達手段とを具備1 エいス

【0022】また、本発明のその他の特徴とするところは、上記調整手段は、各端末ごとに異なる処理能力を割り当てるようにしている。

【0023】また、本発明のその他の特徴とするところ は、上記調整手段は、処理能力の割当ての比率を優先度 の高い端末には高く割り当て、優先度の低い端末には低 く割り当てるようにしている。

【0024】また、本発明のその他の特徴とするところは、上記頻整手段は、画像を表示する画面サイズが大きい端末には処理能力を多く割り当て、画面を表示する画面サイズが小さい端末には処理能力を少なく割り当てるようにしている。

[0025]

【作用】本発明は上配技術手段を有するので、愛信手段 で受信された複数端末からの符号化価値信号を使号化手 段でもって復号化する際に、上記符号化画像信号を使号化 対しま画像復号化手段の処理能力を越えないように調整 されるとともに、処理能力に応じた受信能力が上記複数 の通信端末にイヤイ和引り当てもれ、それが伝達手段に より上記複数の通信端末に伝えられるようになるので、 上記符数の通信端末に伝えられるようになるので、 上記符号の処理能力を上回るようなデータを受信し てしまう不確合が防止されるようになる。

[0026]

【実施の】以下、本売明の画像通信装置の一実施例を図 画を参照して説明する。関 11 は、本実施例の画像通信装 変の主文機能を説明するための機能機区である。 図1 において、は受信手段、は彼号化手段、は調整手 段、は近選手段、は遂信手段、9は調像出力部、8 は表示部である。

【0027】上記受信手段は、適信中の複数端末から 送信される符号に耐候信号を受信するために設けられて いるものである。また、復号化長以上記載数数から 分送信され、上記受信手段によって受信された符号化画 像信号を復号化するために限けられているものである。 【0028】関連手段は、全で効率大から受信したが 号化手段の処理能力を結えないように測整するために 設けられているものであり、伝達手段は上記期節結果 に基づき多端末に割り当てられた処理能力に応じた受信 能力を相手能がに伝えるためののである。 【0029】送信手段は、上記伝達手段から出力さ れる受信能力情報を相手の端末に送信するためで古 る。また、電報はか解され、後行能力が得た。 上記復号化手段から出力される復号化画像信号をテレ ビ信号に変換するためのものであり、81は上記画像出力 都9から出力されるテレビ信号を画面上に表示するため のものである。

【0030】図2は、本発明の一実施例に係わるTV電 話装置の構成を示すプロック図であり、特に、回線数を 4回線とし、同時通信を4端末と想定した場合の構成を 示すプロック図である。

【0031】なお、本発明の面像通信総置の場合は、回 線数には制限はないが、便宜上、4回線にした場合につ いて説明する、限2において、1は音声人出力手段の一 つであるハンドセット、2は音声入出力手段の一つであ るマイク、3は音声出力手段の一つであるスピーカであ る。

[0032] 4は音声インタフェース都である。この音 声インタフェース部4は、後途するシステム制制部12 の識別情報により、上記ハンドセット1、マイク2名よ びスピーカ3を切り換える機能を有している。また、音 量レバ人調整がための利料器要接触と、ハンドセット が、オンフック集散かオフフック状態かを検知するオン オフ機知機能と、マイク2とスピーカ3を使用した。好 イヤルトーン、呼出トーン、ビジートーン、常信含な のトーン生成機能をも有している。

【0033】5は音声符号化像号化部(×4)である。 上記音符号化像号化部5は、システム制御部 12の指 示により、64 kb p s P C M (A - 1 a w)、64 kb p s P C M (μ-1 a w)、7 k H z オーディオ (S B - A D P C M)、3 2 kb p s A D P C M, 1 6 kb p s (例えば、A P C - A B) 8 kb p s x 2 b で B ラ (例えば、A P C - A B) 8 kb p s x 2 b で B ラ 化プレスタル て 3 kb p s x 2 b で B kb p s x 2 b で B レアシメ変製して 3 kb p s x 2 b で B kb p s x 2 b r 3 b r

【0034】6は、標準装備され人物を掛像する機像カ カラ、7は画像入力手段の一つであり、絵や図面などを 入力するための書面カメラ、8は撮像カメラらまたは書 両カメラ7からの入力画像信号や、通信の相手から送ら れてきた受信画機信号や、メステム制御部12から入力 される画像信号を表示する表示部である。

【0035】9は画像入力部/出力部であり、上記シス テム制御第12の指示により画像入力手段の切り換え機 能と、上述した各画像信号の表示切り換えおよび表示分 制機能と、各画像入出力部の映像信号と電気的/信号的 な整合をとるための信号変換機等を有している。

【0036】10は繭保市労化飲与代館であり、送信繭 條信号をA/D変換し符号化する機能と、受信画像信号 を復号化しD/A変換する機能とを有している。上記繭 保符号投写代部10は、大容量の両條信号の生データ に、動き補償、財店と、フレーム両補償およびフレー A間補償、DCT変換、ペタトル量子(定換を20種

出力する。

の手法によって帯域圧縮を行い、小容量化してデジタル 回線で伝送可能にしている。 なお、現在のISDN回線 の基本インタフェースは64kbpsであるが、この伝 送速度でも伝送可能な画像信号のが号化方式としては、 ITU勧告日、261がある。

10037】11は、画像組信装置の制度やするための 操作都であり、制御情報人力のためのキーボード、ター ゲバネルなどをもしている。12はシステム制御部であ り、CPU、ROM、RAM、補助配憶装置、キャラク タジェネレータ、画像信号生成回路などを備え、各部の 既整を張利と数空体の制御、対版に応と指揮・次示 画面作成およびアプリケーションプログラムの実行など を行う。13は多鬼分離部××4)であり、音声時号化 10からの画像データ、システム制御部12からのBA Sを送信ンレーム単位に多単化するとともに、受信フレームを構成単位の各メディアに分離しる部に対する場合を 能を有している。1TU動告としては、H. 221があ る。

【0038】14は、ISDNユーザ編インタフェース に従って回線を制御する回線インタフェース(X4)で ある。また、15は画像设身代処理能力解的流であり、 画像设身化部の成身化処理能力に応じて、各端末ごとに 処理能力を割り当てる制御を行うためのものである。な お、4端末とは、4つの回線部14と4つの多単低部 3を介して同時に遺信が可能となる。音声使身化部 3を介して同時に遺信が可能となる。音声使身化都 は、4端末から変化した音沖4月化データを4つの音声 彼号化部で同時に復号化し、画像仮号化部10はひとつ の復号化部で4つの画像符号化データを4つの海野を

[0039]次に、図3を参照しながら画像積券化部の 内部構成を説明する。図3において、16-19 は画像 特号化データのBCHフレームを外すためのBCH復号 化部である。また、20~23はBCHフレームが外さ れ画像データ多重化フレームを一次新精し復号化部との 同期をとる受信パッファである。

[0040] 24は、各受信パッファ20~23の画像 符号化データのうち役号化する画像行号化データを一つ 気限する後男化版質回路、25は画像データ多重化プレ ムのカレームペッグとGOBペッグとを外す画像フレ ムの解源、26は画像データを可変異後号化する可変 具を唇外(VLD) 部である。

[0041]27は各マクロブロックの係数データを進 量子化する逆量子化部、28は係数データを基に逆DC 下する逆DC下部、29はプレームヘッグの内容を解読するFH解読部、30はGOBヘッグの内容を解読する GOBH解診部、31はマクロブロックの内容を解読するMBH解診部である。

【0042】32はGOBヘッダおよびマクロブロック ヘッダからのヘッダ情報の量子化ステップサイズを設定 する量子化ステップサイズ設定部である。33および3 4はINTERモード時に受信した画像データと前フレ ームの画像データとの差分をとりフレームメモリに書き 込むか、INTRAモード時に受信した画像データをそ のままフレームメモリに書き込むかを切り換えるスイッ チである。35および36はフィルタ処理するか否かを 切り換えるスイッチである。37はフィルタであり、動 き補償モード時に前フレームにフィルタ処理をする。 【0043】38は第1のフレーム制御部であり、復号 化時に前フレームの画像データを記憶しているフレーム メモリから読み出すメモリアドレスを出力する。39は 第2のフレーム制御部であり、復号化時に復号化処理を 飾した画像データをフレームメモリに書き込むメモリア ドレスを出力する。40は第3のフレーム制御部であ り、フレームメモリの画像データを画像入出力部に転送 するためフレームメモリから読み出すメモリアドレスを

【0044】413よび42は、フレームメモリ(FM)である。43はスイッチであり、第1〜第3のフレーム制御第38、39、40から選択してフレームメモリイとへメモリアドレスを出力するためのものである。44は上記第1〜第3のフレーム制御第38、39、40から選択してフレームメモリイ2へメモリアドレスを出力するスイッチである。

【0045】45はフレームメモリへの審込み時にどの フレームメモリに書き込むかを選択するスイッチであ る。46はスイッチであり、INTERモード時に前フ レームを参照するが、そのときにどのフレームメモリか ら読み出すかを選択するためのものである。

【0046】47は画像版學化部の全体を制御する後号 化制制部であり、48は管理デーブル等を記憶する記憶 部、49は画像批力部へ批力する画像データのフレーム メモリを選択するスイッチである。上記の構成により、 複数の画像データを時分前で処理し、あたかも同時に処 埋しているように見せることが可能となる。

【0047】次に、画像出力部9の内部構成を、図4に 示す。図4において、50は画像メモリへの書込み読出 し時のメモリ空間を指定する画像メモリ制御部、51は 各場末からの画像データを記憶するメモリ空間領域登録 しておく記憶能である。

【0048】また、52はカラールックアップテーブル、53はグラフィック画像データと受信画像データと を切り換えるスイッチ、54はビデオ同期信号発生部、 55はA/D変換部である。

【0049】56はグラフィック画像データのある特定 のデータの時に画像データに切り換える制御を行うスイ ッチ制御部である。57は各端末からの画像データを別 々に記憶する画像メモリ、58は僕号化部からの画像デ ータを画素密度変換する画条密度変換部である。

【0050】このように構成された画像出力部9によ

り、カラールックアップテーブル52からのグラフィッ クデータを画面の全面に表示し、その画面上に複数の受 信画像データをウィンドウ表示させることができる。ま た、受信画像データ上にスーパーインボーズ表示のよう にカラールックアップテーブル52からのグラフィック データを表示させることが可能である。また、複数の受 信画像データが重なり合った時に、その重なり部分をど ちらかの受信画像を選択して表示することができる。 【0051】次に、上記機成図の動作を説明するが、そ の前に、画像データの符号化について簡単に説明する。 符号化処理を行う画像の構成については、図5および図 6の(a)、(b)に示す。上記H. 261勧告におい ては、取り扱うビデオ信号は、NTSC、PAL、デジ タルテレビ規格などの異なった複数の規格が存在するた め、お互いに通信ができるように世界共通のビデオ信号 フォーマットを採用している。

【0052】にのフォーマットは、C1Fフォーマットと称し、標本数が頻度Yは352画素×288ライン、色差Cr、Cbは176画素×144ラインで規定されている。また、標本点(サンアリング点)については、色差(Cr、Cb)は、頻度4地点(Y1,Y2,Y3,Y4)の参野館にあるまた。安かられている。3、24)の参野館にあるまた。安かられている。

【0053】更に、CIFの1/4はQCIFフォーマットと称し、標本数が輝度Yは176画素×144ライン、色差Cr, Cbは、88画素×72ラインで定義されている。

【0054】ここで、上記フォーマットは、複数側のG のBフォーマットで構成され、そのGOBフォーマット は33個のMDフォーマットで構成されている、更に、 MBフォーマットは8箇番×8ラインの関度プロック を、頻度ダ1、頻度ダ2、頻度ダ3、頻度ダ4の4つの ブロックと、8画素×8ラインの色差プロックをCr、 Cbの2プロックで構成されており、陽層構造となって いる。

【005】 この階層構造により、符号化をMBフォーマット単位で行うことが可能となる。GDBフォーマットは、標本数が填り了る画素×48ライン、色差Cr、Cb88画素×24ラインに定義され、CIPフォーマットの1/12、QCIPフォーマットの1/12、QCIPフォーマットはGOB1からGOB12まで割り当てられ、QCIPフォーマットは、GOB1、GOB3、GOB5が割り当てられて、

【0056】符号化された画像データのフレーム構成 は、図7に示すような多重化フレーム構成となってい る。ただし、ここでは説明の都合上、フレームヘッダF 日を付加したまま説明することとする。 【0057】図7は、はCORのブロックにとる機能な

【0057】図7は、はGOBのブロックによる構成を示している。このように、画面の1フレームのデータの 先頭にフレームヘッダFHがつき、画面を12分割した 1ブロックをGOBとして、GOB1からGOB12まで順次伝送される。

【0058】フレームヘッダFHは、PSCとTRとP TYPEとで構成されている。フレームヘッダPSC は、フレーム開始符号で20ビットの"0000 00 000000 0001 0000"である。

【0059】フレームヘッグTRは、フレーム番号で5 ビットの"1"から"30"までの値を使用する。PT VPEはタイプ情報で6ビットで、スプリット・スクリット 地示情報、書画カメラ指示情報、両面或結解除、情報源フォーマット指示情報(CIF, QCIF)が含ま れている。つまり、FH解談部は、上記内容の解説結果 本観報館の8年間することになる。

【0060】GOBヘッグは、GBSCとGNとGQU ANTで構成されている。ヘッグGBSCはGOB開始 特号で16ビットの"0000 0000 0000 0001"である。

【0061】ヘッゲGNは、GOB番寺でもビットで、 "1" から "12" まで使用する。ヘッグGNが "0" の場合には、フレームヘッグPSCで使用しているの で、フレームヘッグFHのPSCとGOBのGBSC+ GNは、ともに20ビットで連続した値と見なすことが できる。

【0062】ヘッダGQUANTは、量子化特性情報で 5ビットで量子化ステップサイズの情報を含む。MBへ ッダはマクロブロック(MB)と称する画素ブロックの ヘッダである。

【0063】マクロブロックMBは、上述したように、 33個のマクロブロックMBで1つのGOBヘッダを構成しており、1MBは8両素×8ラインの頻度信号 (ソ)4冊以の第季×90日インの発生信息(Ch. C

(Y) 4個と、8画素×8ラインの色差信号 (Cb, Cr) 2個で構成されている。

【0064】ここで、各ブロックの番号として、輝度Y には1かからまで、C bには5、C r には6の番号が割 り当てられている。このMBヘッグはMBAとMTYP EとMQUANTとMVDとCBPとで構成されてい る。

【0065】MBAは、マクロブロックMBの位置を表すマクロブロックアドレスで先頭のマクロブロックアトレスを発頭のマクロブロックMBの外域性を表し、INTEA(フレーム内符号化)、INTEA(フレーム内符号化)、INTEA(フレーム内符号化)、INTEA(フレーム間条分符号化)、FIL(フィルター)などそのマクロブロックMBのデータに処理を施した処理タイプが挿入されている。MQUANTは、GQUANTと同じである。

【0066】 MVDは、動きベクトル情報である。CB Pは有意プロックパターンで先ほどのマクロプロックM Bの輝度Yの4個とCr, Cbのうちの有効な画素プロ ックの番号を情報として含んでいる。このMBへッダの 後には、圧縮符号化した画像データが先述したように、 輝度Y4個Cr, Cbのうち有意ブロックとなった画素 ブロックが番号順に入っている。

【0067】回線に出力されるデータは、図8に示すようなフォーマットの派り訂正フレームである。図8に示したように、1フレームは、減り訂正フレームとア・トが1ビット、フィル機制子が1ビット、画像データが49 2ビット、減り訂正パリティーが18ビットの512ビットで構成されている。更に、このフレームが8フレームで1マルチフレームを積をしている。

【0068】この画像データの圧縮方法および画像フォーマットは、ITUでH、261動告として既に勧告化されており、その勧告に準拠していれば、他の勧告に準拠したTV電話とも相互通信が可能となる。

【0069】次に、符号化方法を簡単に説明する。まず、自然界の映像には画素間の相関が強いことや周波数成分が低間波に集中し高周波は小さいことなどを利用してフレーム内のデータを8画素×8画素のブロックとし2次元DCT変換するフレーム内符号化がある。

【0070】次いで、前フレームと現フレームの同位置 の画像ブロックにおいて両者の相関が強い時にフレーム 間の差分を取りその差分値に対して8画素×8画素のブ ロックを2次元DCT変換するフレーム間符号化があ

【0071】次いで、前フレームから現フレームへ類似 した画像ブロックが相対的に隣接移動した場合に、これ を検知してその画像ブロックの移動量と移動方向の情報 を送るのみで、画像データそのものを送らずに済せる ことで発生データ量を減らが動き補償がある。

【0072】次いで、DCT変換後の各周波数ごとの係 数値が低周波領域では値が発生するが、高周波領域では 値が発生しにくくゼロ値が続くことを利用したゼロラン レングス符号化がある。

【0073】次いで、データの発生量に応じてデータの 量子化ステップ幅を変更することでデータの発生量を調 整する量子化がある。

[0074]次いで、発生頻度の高いデータパターンに 対しては短い符号値を、発生頻度の低いデータパターン に対しては長い符号値を削り当てることで、トータル的 には発生したデータ量よりも少ないデータ量に変換する 可変長符号化がある。

【0075】また、フレームをスキップして、画像データそのものを落としてしまう駒落しなど、複数の圧縮技術をハイブリットにして、低レートの通信においても動画像の通信を可能としている。

【0076】次に、画像後号化処理能力制御部について 図9および図10を参照して説明する。図9は、後号化 処理能力の割り当て制御の動作フローであり、図10 は、後号化部処理可能なメモリ空間の割り付け制御の動 作フローである。なお、画像処理能力は、一つの例とし て、単位時間当たりに処理可能な商素数がある。 【0077】例えば、CIFで60fpsの場合には、 1秒当たりの処理する商素数は、352商素×288ラ イン×60フレーム=6,082,560商素である。 なお、QCIFの場合には、その1/4である。

【0078】ここで、処理能力を説明する際に、1秒当たりに処理する需素数での説明を簡繁化するため、以降は、無確数ではなく、画像フォーマット(例えば、C1 F/QE17トントームレート(例えば、フレーム/秒)の組み合わせで説明することにする。ただし、本発明の画能温信装置はこの組み合わせに限定されるものではなか。

[0079] 画像程号化処理能力制制部の制作が開始されると、まず、ステップSIにおいて初期化処理を行った後で、ステップS2にて画能度号化部の復号代処理能力Xを設定する。次に、ステップS3に進み、同時通信する解素を変投定するとともに、次のステップS3でその機能についても受用のの側についても

【0080】その後、ステップS5において、巻等りと 雑度ツりは"0"の を設定し、ステップS6にで参りた きりもあ。次に、ステップS7に進み、画像度学化部の 接身代処理能力を端末数で割り、名柴末に割り当てる平 歩の像号化処理能力を減っ機を減数の1を実力と により、端末に割り当てる処理能力Ynを算出する。そ して、次のステップS8で、その質出された処理能力Y の参加、番目の端末の処理能力として設定する。

[0081]次に、ステップS9に進み、その処理能力を累計する。そして、30のステップS10において、その累計した処理能力が画像像今化部の処理能力を超えていないか否かを判断し、超えていなければステップS1 1に進んで全ての端末へ処理能力の割り当てが終了したか否かを測べる。そして、6し終了していなければ、ステップS6に戻る

[0082] ここで、番号 nき+1して、次の端末の処理能力の割り当てを行うが、その際に、面腹後号同時通信を破床数を設化部の処理能力から既に割り当て冷水の果計の処理能力を減した処理能力を割り当ての完了していない端末数で割り、その平均を算出する。そして、ステップS7において、それにその端末の使先係数を乗じてその端末の使先後が登場した。

【0083】次に、ステップS8にてその算出された処理能力をその端末の処理能力として設定し、以下同様の 処理を行う。こうして、全ての端末に処理能力の割り当 てを完了すると終了する。

[0084]また、上記ステップS10の判断の結果、 累計した処理能力が面像原身化部の処理能力を越えてい る場合は、ステップS12に進んでエラー処理を行い、 処理を終了する。面像信号化処理制算部は上記のように して、算出された各場末の処理能力を基に、各等末に対 して、その割りぎくなれた処理能力に多た条件委信能 力を送信する.

700年3月 次に、図10のフローチャートを説明する。ここで、画像後号化部の画像メモリ空間は、現フレー人との差別をともなかに前フレームが蓄積されている参照メモリと現メモリを蓄積するメモリが必要である。
[0086] 比かし、この両者に割り当てられる許容メモリ空間は、後外に総が持っメモリ整星によりが見ました。
しまう。そこで、この許容されるメモリ容量の範囲内で如何に各場本にメモリ容量を割り振るかを制算することが重要である。

[0087]図10に示したように、まず、ステップS 21にて初期化処理を行った後で、ステップS2に進ん で面線投身化部の処理可能を調素数Vを設定する。次 に、ステップS23に進み、同時通信する端末数を設定 した後、ステップS23に進み、同時通信する端末数を設定 した後、ステップS24においてその端末について優先 順位の順に番号nを付ける。

[0088] その後、ステッアS25にて番号 nと画素 数WOに"0"を設定するとともに、ステップS26に で番号のを11する、次に、ステップS27に進み、画 保復号化部の処理可能な画素数を端未数で割り、各塩末 に割り当てる平均の処理可能な画素数を求め、優先係数 β nを乗ずることにより、端末に割り当てる画素数Wn を輸出する。

[0089]次に、ステップS28において、その算出 された両来数Wn 6、第1番目の端末の画来数として許 容されるメモリ領域に割り当てる。次に、ステップS2 9において、その画来数を果計するとともに、ステップ S30においてその果計した画来数が画像復号信部の処 理可能な画業数を触えているが否かを到べる。

【0090】上記ステップS30の判断の結果、処理可能な画素数を越えていなければ、ステップS31にて全ての端末へ処理可能な画素数の割り当てが終了したか否かを調べ、もし終了していなければ、ステップS6へ戻え

て、その算出された処理可能な画素数をその端末の画素 数として設定する。以下同様の処理を行う。こうして、 全ての端末に処理可能な画素数の割り当てを完了すると 終了する。

[0092] 画像復号小処理制御部は、上記のようにして算出された各端末の画来版を基に、各端末に対して、 たの割り当てられた画素版と応じた端末受信能力を送信 する。なお、上記の説明では、相手端末に送信する制御 情報として、上記処理能力や処理可能な画素版に応じた 端末受信能力に置き換えて送信しているが、上記情報を そのまま伝達し相手端末でその情報に基づいた符号化制 御を行うようにしてもい。

【0093】また、更に、上記情報記がに、符号化に係 わるあらゆる制御情報(例えば、データの転送レート、 動き能光か瀬賀度先かの接光モードなど)も図りおよび 図10に示した別り当て前脚の動作フローで同様に、各 権力を利削り当て参行い、その削り当て情報を相乗が 送信し、相手端末がその情報に基いて制御したり、ある いは、その情報に応じた端未受信能力を送信することは 可能である。

【0094】ここでは、上述した日、221や日、26 1等の動きに限定されないことは明白であるが、便宜 上、上記動きに沿って説明することにする。例文は、画 像成号に絡の復号化処理能力がC1Fフォーマットを3 0fpsで処理可能な場合に、4端末と通信する場合 に、各端末に優先機位が愛定されていなければ条準末に 割り当てられる処理能力は、C1Fフォーマットで7. 5fpsの処理能力のQC1Fで30fpsの処理能力 である。

【0095】また、4端末のうち、1端末が優先順位が 設定されていて使先係数が2の場合には、平均の処理能力の2倍の位はが割削当てられるので、通常の2倍を対かが割り当てられ、残りの2端末分を3端末で平均することになり、結果として、全端末の処理能力の比率は、3:1:1:1になる。この場合には、1端末がCIFフォーマットで15fps、3端末がCIFで5fpとなるか、1端末がCIFアフォーマットで15fps、3端素がCIFで20fps、3端素がCIFで20fps、3端素がCIFで20fps、3端素がCIFで20fpsとなる。

【0096】また、第出された各処理能力を名用手端末 に伝えることにより、各相手端末は、その能力に応して 電像局を若野化して送信してくるので、画像板手化部 が持つ復号化能力を最大限利用するとともに、各端末に 対して最適を処理能力の削り当てが可能となるので、非 常に効率の具い軽力に多地点画像画法が実現できる。 【0097】次に、復号化部全体の動作について説明する。 と記の方法で各場末から受信された済サイ企職をデー をは、各名別なにBCH8番件よれて各々の等では、ケース

にしているが、時分割処理により一つにすることは可能 である。 【0098】後男化制御部47は、後号化する前に受信 がッファの蓄積状況を検索し、フレームヘッグを検知す る。あるいは、受信パッファの蓄積容量を算出する

ァに蓄積される。なお、ここでは複数のBCH復号化部

(H. 261では、QCIFPフォーマットでは1フレー ム当なり最大64kbit、CIFではコレーム当た り最大256kbitと変められている)などの方法に より1フレーム基積されているようで表れば、この1フ レーム以上蓄積されている受信パッファのうちの一つか ら選択して画像科号化データを読み出す。 【0099】そして、そのデータに対して、VLD、速 量子化、送DCTなどの像号化を施して画像データにす る。そして、INTERモードの時には、選択された受 点が、ファの画像データを画像データを運視している フレームメモリのメモリ領数を出婚者 名と登録され いるフレームメモリ管理テーブルから物まする。そし て、スイッチ4 6でそのフレームメモリのメモリ領域を 選択し、フレームメモリ制御」のアドレス制御によりそ の全画像データを読み出し、フィルケが必要でさればフ 4か93 でフィルクタ研を施り

[0100]次に、スイッチ33とスイッチ34により 加度器を選択し、先ほどの復号化された両像データと全 画像データを加策し、空いているフレームメモリのメモリ り領域をフレームメモリ管理テーブルから検索する。そ して、スイッチ45でそのフレームメモリのメモリ 領域 を選択し、第2のフレームメモリ制御部39のアドレス 制御により加填した画像データを書を込む。

【010】また、INTRAモードの時には、スイッ チ46で選択したフレームメモリのメモリ領域からの銃 み出しはなく、復身化された画像データをスイッチ33 とスイッチ34により加算器のFFを選択し、先ほどス イッチ45で選択したフレームメモリのメモリ領域にそ の画像データを書き込む。

[0102]また、画像データを画像批力部へ気送する 際には、スイッチ49により読み出す画像データのフレ ームメモリのメモリ領域を選択し、第3のフレーム制御 部40からのアドレス朝脚はより、画像データを読み出 す。そして、この画像データを記さる際には、画を 号化部10から画像出力部9へその画像データが20を 億パッファからの画像データであるかを識別する情報も 転送する。

【0103】次に、受信画像のフレームメモリの割当例 を、図11および図12に示す。図11の(a)は、C 1Fフォーマットで、1:1通信において受信した場合 のフレームメモリの使用である。

【0104】また、図11の(b)は、QCIFフォーマットで1:1選信した場合のフレームメモリの使用である。つまり、QCIFで通信している場合にはメモリの未使用領域が多くかなり無駄である。

【0105】図110(c)は、本実施例において4端 末が同じ復号化処理能力を割り当てられ同時通信する場 合で、各端末からはQCIFフィーマットで受信され る。また、A、B、C、Dに対してフレームメモリのメ モリ領域を4分割してQCIF(A)、QCIF

(B), QCIF(C), QCIF(D)に割り当てられている。

【0106】図12の(d)は、図11の(c)の時の CIFで割り当てられた場合を示している。この場合 は、メモリはQCIFで受信する場合より多く必要であ る。図12の(e)は、本実施例において4端末中1端 末が優先され、その処理能力の比率が3:1:1:1の 場合で、1端末がCIFで3端末がQCIFの場合であ ス

【0107】なお、後号化処理に必要な参照フレームは 両様に必要なので、フレームメモリは上記フレームメモ 切の名倍必要になる。こうして、各権未からの両能デー 夕の接号化は、上記削り当てられたメモリ領域を使用し で行われる。また、両像入出力部への両像データの転送 も、各権未の割り当てられたメモリ領域ごとに転送される。

【0108】図13に、フレーム制御タイミングを示す。図13において、画像データは、現在復年化されている画像データを示している。フレームの処理周期に対して、1フレームの画像データの後号化処理時間は短くなるようにフレーム周期は設定されている。

【0109】また、プロックの大きさは処理時間を示している。そして、プロック内の数字はコレーム説別番号で受信バッファとフレーム帯号で現している。例えば、A1は受信バッファムのフレーム番号1番目である。【0110】書き込みフレームメモリ話、上記の画像データが書き込まれるフレームメモリ語である。読み出しフレームメモリは、上記画像データと加算されるための全職使データが読み出されるフレームメモリ帯守である。

【0111】にのことから、画像データがA2で書込み フレームメモリがFM2(A)で読み出しフレームメモ リがFM1(A)の場合には、受信パッファムから読み 出された画像符号化データを復号化した画像データを、 INTE Rモード時はFM1(A)と書積されている 回の受信パッファAの画像データA1と加算してFM2 (A)に書込み、INTRAモード時はそのままFM (A)に書込みにとを思している。

【0112】また、バッファに復与化すべき画解特号化 デークが1フレー分書積されていない場合には、その フレーム処理周期に何もしない。また、画像符号化デー 夕を修号化している途中でエラーが発生した場合は、復 号化処理を申加に書き込まれていたフレームメモリとして登 髪される。また、読み出されていたフレームメモリとして登 養されずに引き練を張わさていたフレームメモリら戦 新されずに引き練を保持されて、次四の後号代処理まで 持ち続きれる。そのため、フレーム処理周期ごとにフレームメモリの旧野玩法を審する。

【0113] 図14は、そのために用いるフレームメモリ管理サーブルを示している。この管理テーブルは、記憶格 7 に記憶されており、カフレーム周期ごとに画像データの書込みの最初に変きフレームメモリを繋が、 あ、そして、表立の辞すすると、加度するために読み出されていたフレームメモリの画像データは古くなり、この古い画像データは不要となるためこのフレームメモリは空として登場をれ、書き込まれていたフレームメモ

リの画像データが古い画像データに取って萎わることに なる。このため、このフレームメモリが新規に登録され

- 【0114】なお、図14の場合は、図13の矢印の位 置での登録状況が示されている。画像データB2をFM 1 (B)から画像データB1を読み出して加算しFM
- (B) への書込みが終了したところなので、FM1
- (B)が空き、FM2(B)がB2となっている。
- 【0115】復号化された画像データを画像出力部へ転 送するためにフレームメモリから読み出す場合には、フ レーム処理周期の1周期前に復号化処理された画像デー タを次のフレーム処理周期の時に読み出すのが容易な制
- 【0116】ただし、復号化のために書込み処理中のフ レームメモリ以外であればどのフレームメモリから画像 データを読み出してよい。また、その読み出された画像 データとともに、フレーム識別番号も図4の画像出力部 へ転送される。
- 【0117】転送された画像データは画素密度変換され て、画像メモリへ記憶される。その際に、画像メモリ制 御部50は、記憶部51に記憶されている各相手端末用 に刺振られた画像メモリのメモリ空間を参照して、先ほ どのフレーム識別番号により対応する画像メモリ空間へ 画像データを書き込む。そして、書き込まれた画像デー タを表示する場合は、そのメモリ空間を読出しスイッチ 54とA/D変換器を経て表示部に出力される。
- 【0118】このように、複数端末からの複数の画像デ ータを時分割処理で復号化することにより、復号部を複 数持たずに一つでよくなる。また、復号部のフレームメ モリの数も同時に通信する必要がある端末の台数の数分 に、1つ分だけ加算した数だけあればよいので、複数の 端末と同時に通信する場合でも経済的に復号化部を構築 できるようになる。
- 【0119】図15は、フレームメモリFM1とFM2 をフルに活用した場合のメモリ割り当て例を示すもので ある。この場合は、フレームメモリFM1とFM2を、 QCIFフォーマットで8つに分割し、最大7台の端末 と同時通信することが可能となる。
- 【0120】この場合、各QCIFのメモリ領域は端末 ごとに固定されず、各端末の復号化される画像データ は、INTRAモードの時は、図16のフレームメモリ 管理テーブルから空いている若番のメモリ領域を検出し て、該当するメモリ領域に書き込まれる。
- 【0121】INTERモードの時は、加算の対象とな る全画像データは図16のフレームメモリ管理テーブル から検出し、該当するメモリ領域の画像データを読み出 し、復号化された画像データと加算して上記のメモリ領 域に書き込まれる。
- 【0122】このように、画像復号化部の復号化処理能 力を最大限利用して、大容量の画像メモリも最大限利用

し、更に、端末ごとの転送能力が最適になるように処理 能力を割り付けることが可能となるので、無駄の全くな い最適な多地占門の画像通信が可能となる。 [0123]

【発明の効果】本発明は上述したように、複数端末から 送信される複数の画像データを時分割処理で復号化し、 しかも復号化部の受信能力を上回るようなデータを受信 しないようにしたので、画像復号化部を複数個持たずに 済ますことができるとともに、画像復号化部のフレーム メモリの数も必要最小限に抑えることができ、また、復 号化部を経済的に構築することができるようになる。こ れにより、各端末に安価に多地点間通信機能を付加する ことができ、そのサービスを容易に受けられ、使用者の 利便性を飛躍的に向上させることができる。

【0124】また、画像復号化部の処理能力を最大限に 利用し、かつ、各端末ごとにその処理能力を最適に振り 分けて複数の端末と同時に通信することができるので、 多地点の画像通信の最適化と効率化の向上を図ることが できる。

【図画の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例を示す画像通信装置の機能構 成図である。

【図2】本発明の一実施例を示すTV電話装置の構成を 示すブロック図である。

【図3】画像復号化部の内部構成を示すブロック図であ る。

【図4】面像出力部の内部構成を示すブロック図であ

【図5】画像フォーマットを示す図である。

【図6】画像フォーマットおよびサンプリング点を示す

【図7】画像データ多重フレームを示す図である。

【図8】誤り訂正フレームを示す図である。

【図9】画像復号化処理能力制御部の動作を示すフロー チャートである。

【図10】画像復号化処理能力制御部の動作を示すフロ ーチャートである。

【図11】受信画像フレームメモリの割り当てを示す図 である

【図12】受信画像フレームメモリの割り当てを示す図

【図13】フレーム制御タイミングを示す図である。 【図14】フレームメモリ管理テーブルの一例を示す図

である. 【図15】受信画像のフレームメモリの割り当ての一例 を示す図である。

【図16】フレームメモリ管理テーブルの一例を示す図 である。

【符号の説明】

受信手段

í	复号化手段	
31	剛整手段	
ť	云達手段	
ì	送信手段	
1	ハンドセット	
2	マイク	
2	72 LA	

- 3 スピーカ4 音声インタフェース部5 音声符号化部
- 6 撮像カメラ

[図1]

7 書画カメラ

8 表示部

- 9 画像入出力部
- 10 画像符号化部
- 11 操作部
- 12 システム制御部
 - 13 多重分離部
 - 14 回線インタフェース部
 - 15 画像復号化処理能力制御部

[図6]

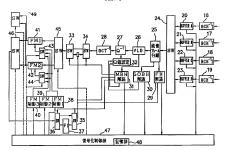


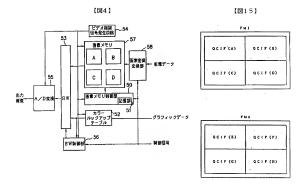
[図2]



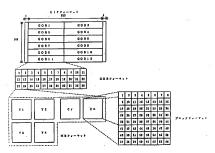
(b)



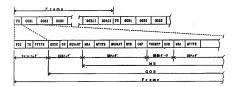




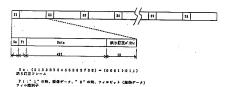
【図5】



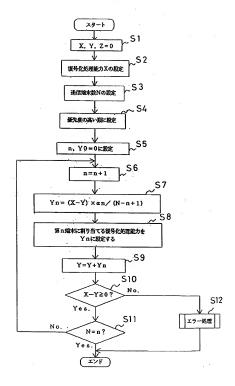
[図7]

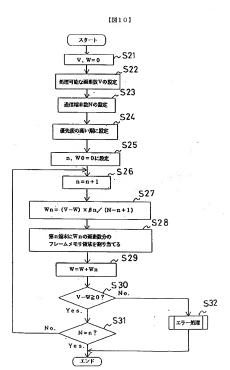


[図8]

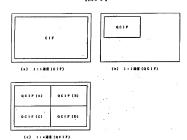


【図9】

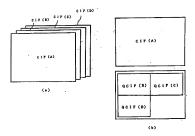




【図11】



【図12】



【図13】

¥.		#				. # _				#					
¥ c1			# F				¥				₩.				
•				Ţ,					٧	## *					
21	-MRA	N.								15-					
7-,	Al	31	C1	11	111	ð1'.	H	13	14	CI X	22	<u>i</u>	ш		Ċ
=4.5	marai	Bar (B)	no co	791 (A)	l marcon		w.a	Ter (1)		Du (e)		١.	FEZ (A)		Ī
FM			ı		I	l	1		1	•	-	l	1		
取みだし すお	-	-	-	Pair (A)	PKI (C)	-	PRI (8)	mi (L)	THT (B)	FRE(C)	FK1 (6)	-	7#1 (A)	FAL(B)	

フレーム制御タイミング

【図14】

【図16】

フレームNo.	製像データ	報号	7 V-4NO.	値位データ	41
FM1 (A)	20		FM1 (A)	E 2	
FM1 (B)	空き		FM1 (B)	A 3	
FMI (C)	空:		FMI (C)	G 2	
FMI (D)	D 2		FM1 (D)	立る	
FM2 (A)	. A2		FM2 (E)	F 2	
FH2 (B)	B 2		FM2 (F)	8.3	
FM2 (C)	C 2		FM2 (G)	C 2	
FM2 (D)	28		FM2 (H)	D 3	

フレームメモリ管理テーブル

F M管理テーブル

フロントページの続き

技術表示箇所